PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

63-288384

(43)Date of publication of application: 25.11.1988

(51)Int.CI. G06K 19/00 B42D 15/02 H01L 29/78

(21)Application number: 62-122960 (71)Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

(22)Date of filing: 20.05.1987 (72)Inventor: SUEOKA KAZUHIKO

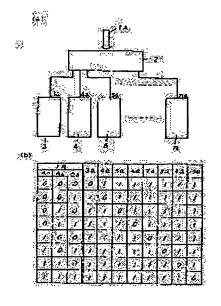
TSUJI TOSHIO

(54) MEMORY CARD

(57)Abstract:

PURPOSE: To shorten a rewriting time by selecting an E2PROM memory IC at every number of bytes which can be written in a page writing mode of the E2PROM, by a control circuit.

CONSTITUTION: An input signal 1A from an external equipment is an address signal. In case of constituting a memory card of 64K bytes by using eight pieces of E2PROM memory ICs of 8K bytes, the number of address signals is 16 pieces of A0WA15 and three address signals A5, A6 and A7 are inputted to a decoder circuit of 3 inputs and 8 outputs of a control circuit 2. By connecting the 8 outputs of the decoder circuit to chip select terminals 3aW10a of 8 pieces of E2PROM memory ICs, the E2PROM memory IC can be selected for every 32 bytes.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

⑩ 日本国特許庁(JP)

⑪特許出願公開

⑫公開特許公報(A)

昭63-288384

@Int_Cl_4	識別記号	庁内整理番号		❸公開	昭和63年(19	88)11月25日
G 06 K 19/0 B 42 D 15/0 H 01 L 29/7	2 331	N-6711-5B J-8302-2C 7514-5F	審査請求	未請求	発明の数 1	(全4頁)

メモリーカード 図発明の名称

> 頭 昭62-122960 ②特

願 昭62(1987)5月20日 22出

彦 73発 明者 末 明 者 辻 ⑫発 松下電器産業株式会社 ⑪出 願 人

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器產業株式会社内 大阪府門真市大字門真1006番地

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器産業株式会社内

外1名 弁理士 中尾 79代 理 人

1、発明の名称 .

メモリーカード

2、特許請求の範囲

複数個の B 2 P R O M (Electrically Erasable Programmable Read Only Memory) メモリーICと、外部機器との信号の 投受を行うための入出力端子と、制御回路とから なり、前記制御回路でB² PROM のページ書込 みモードで書込めるパイト数毎に前記 E2 PROM メモリーICを選択してデータを書込ませるメモ リーカード。

3、発明の詳細な説明

産業上の利用分野

本発明は、ワードプロセッサの文書用メモリー 等の0▲用、F▲用機器のメモリーとして使用さ れるメモリーカードに関するものである。

従来の技術

従来のメモリーカードのブロック図を第3図(a) に示す。第3図(a)で1Bは外部機器からの入力信 号、2は制御回路、3~nはE²PROMメモリー IC、3a~naはB2PROMメモリーIC3~ nのチップセレクト端子であり、一般に外部機器 からの入力信号 1 日はアドレス信号、制御国路 2 はデコーダ回路である。BkパイトのB2PROM メモリーICを8個使って64kパイトのメモリ ーカードを構成した場合のデータ書込み動作を第 3図(b)、第4図を使って説明する。との場合、64 kパイトのメモリーカードであるのでアドレス信 号は18本必要であり、アドレス信号を Ao~A15 とする。制御回路2は3入力8出力のデコーダ回 路となり、アドレス信号▲15、▲14、▲15の3本を入 力とし、上記デコーダ回路の8出力をB²PROM メモリーICB個のチップセレクト端子34~104 に接続することにより、第3図(Bに示す様に8k パイト毎にBIPROMメモリーICを選択するこ とがてきる。R2PROMメモリーICは読み出し 時間は速く(例えばザイコー社128641で 160 nsec)、スタティックR A M (例えば松 下裂 N N 4 4 6 4 で 1 0 0 nsec) とほぼ同じで

あるが、一般に書込み時間が遅い。高速書込みモ ードでページ書込みモードがあるが、32パイト で10msec程度時間が必要である。第4図はペ ージ哲込みモードでのB4kパイトメモリーカー ドの書込み時間を示したものであり、第4図で⑴。 (2),(B)は8個のB¹PROMメモリーICが書 込まれる順番を示したものである。(1)で1個目の B² P R O M メモリー I C を 全 て 込 み、 (2) で 2 個 目のB²PROMメモリーICを全て書込んでいく という様に1個十つ順番にR2PROMメモリー IC B個が客込まれる。 t1-1、t1-2、t1-3、……。 t₁₋₂₅₀, t₂₋₁, t₂₋₂, t₂₋₅, , t₂₋₂₅₀, ……, ta-1, ta-2, ta-5, ……, ta-250 はペー ジ費込みモードでの1ページ分のデータ即ち32 パイトのデータの転送時間であり、全て 4.8 μsec (1 5 O nsec /パイト¥32パイト)必要で、 $T_{1-1}, T_{1-2}, T_{1-3}, \dots, T_{1-250}, T_{2-1}, T_{2-2}$ T2-5 T2-250 T8-1 . T8-2 . T6-5 了するのに必要な時間で全て10msecである。

書込み終了する間に次の B² PROMメモリーIC にデータを転送することができるので、メモリー カードの全てのデータを書換えるのに必要な時間 が短縮される。

寒施例

本発明のメモリーカードのプロック図を第1図 (a)に示す。第1図(a)で1Aは外部機器からの入力 信号で、他は第3図(a)と同じである。外部機器からの入力信号1Aは従来例と同様にアドレス信号である。8kパイトのB²PROMメモリーICを8個使って84kパイトのメモリーカードを第立 した場合のデータ音込み側と同様にアドレス信号は15の18本でアドレス信号 45.44、47の3本を制御回路 200年でアドレス信号 45.44、47の3本を制御回路 200年でアドレス信号 45.44、47の3本を制御回路 200年でアドロスに対する。デコーダのアフーダーの8年ではより、第1回のチップを8~PROMメモリーICB個のチップを8~PROMメモリーIC選択すること パイト毎に8~PROMメモリーIC選択すること ができる。第2図はページ番込みモードでの84

この様にしてB²PROMメモリーICにデータを 審込むことができる。

発明が解決しようとする問題点

しかし従来の方法では例えば84kパイトのメモリーカードの全てのデータを書換えるのに必要な時間は約20goc(10gsoc/32パイト×84kパイト)であり、非常に時間がかかる。メモリーカードの容量が増えれば増えるほど、より時間がかかることになり、従来の方法では全てのデータを書換えるのに非常に時間がかかるという問題点を有していた。

問題点を解決するための手段

本発明は上記問題点を解決するために制御回路 でB²PROMのページ普込みモードで書込めるパイト数毎にB²PROMメモリーICを選択するよ りにしたものである。

作用

本発明により 1 個目の B ² P R O M メモリー I C にページ書込みモードでの 1 ページ分のデータ例 えば3 2 パイトのデータを転送した後でデータが

k バイトメモリーカードの書込み時間を示したも のであり、記号が示す内容は第4図と同じである。 まづけで1個目の R 2 PROMメモリー I C に1ペ - ジ分のデータ即ち32パイトのデータを転送し、 転送し終った後、即ちt1-1時間後に(2)で2個目 の B 2 P R O M メモリー I C に 3 2 バイトのデータ を転送し t₂-1 時間後に3で3個目の K² P R O M メモリーICに32パイトのデータを転送してい くというように次々と32パイト毎にデータを転 送し、(B)でB個目のB²PROMメモリーICに 32パイトのデータを転送した後で1ページ分の データが審込み終了するのに必要な時間Ta-1即 ち10 msec データ転送するのを中断し、(1)にも どって1個目のR2PROMメモリーICに32パ イトのデータを転送する。この時、最初に1個目 のBIPROMメモリーICに転送された32パイ トのデータはデータが書込み終了するのに必要な 時間 T₁₋₁ を超しているので、最初のデータは書 込みれている。との様にして次々と32パイト毎 にデータを転送して**雪込んでいくことができる**。

特開昭63-288384(3)

64kバイトのメモリーカードの全てのデータを 書換えるのに必要な時間は8kバイトのB²PROM メモリーIC1個を書換えるのに必要な時間とほ ほ同じで約2.5 secである。(10msec/32バイト×8kバイト)

発明の効果

本発明によりメモリーカードの全てのデータを 書換えるのに必要な時間が従来より大幅に短縮され、メモリーカードの容量が増えても書換え時間 が一定である。例えばBkパイトのB² PROMメ モリーICでページ書込みモードが32パイトで10B500 必要なメモリーICを使った場合16 Mパイトの 容量のメモリーカードまでは2.6 socで全データ を製換えられる。

4、図面の簡単な説明

第1図a、bは本発明一実施例のメモリーカードのプロック図と動作説明図、第2図は本発明のメモリーカードのデータ書込み動作の説明図、第3図a、bは従来のメモリーカードのプロック図と動作説明図、第4図は従来のメモリーカードのデ

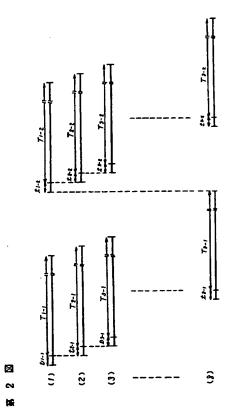
ータ書込み動作の説明図である。

1 A , 1 B ……外部機器からの入力信号、 2 … … 制御回路、 3 ~ n …… B ² P R O M、メモリー I C のチップ セレクト端子。

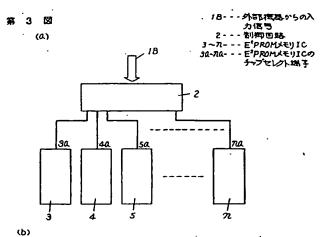
代理人の氏名 弁理士 中 尾 敏 男 ほか1名

第 【図 (A)	/Aクト語が構造なからの入力をき 2 副物目語 3 · T E*PROMメモリIC JA·TA E*PROMメモリICのチッ プセレクト場子	•
(b)		

74		за	40	5a	6a	7 a	8a	9a	10a	
0	0	0	0	7	1	,	1	,	1	,
0	0	7	1	0	1	1	7	1	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	0	1	1	1
1	0	1	1	1	1	1	1	0	1	1
1	1	0	,	1	1	1	1	1	0	1
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0



特開昭63-288384 (4)



18			T							
A 45		AIS	Эа	40	5a	60	7a	80	9а	10a
0	0	0	0	1	1	1	i	1	1	1
0	0	1	1	0	1	1	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	0	1	1	1
1	0	1	1	1	1	1	1	0	1	1
1	/	0	1	1	1	1	1	1	0	1
,	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0

24 4 四

